PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11) Publication number:

2000-105980

43)Date of publication of application: 11.04.2000

61)htCl

G11B 20/12 G11B 7/004 G11B 7/24 G11B 20/18

Q1)Application number: 11-260026 Q2)Date of filing: 14.09.1999 (71)Applicant : LG ELECTRONICS NC

(72) Inventor: ZON N SHN

(30)Priprity

Priority number: 98 9840144 Priority date: 26.09.1998 Priority country: KR

64) METHOD FOR CONTROLLING DEFECTIVE AREA IN OPTICAL RECORDING MEDIUM 67)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To enable data protection and increased recording capacity by managing a defective area with a file system without allocating a spare area on an optical recording medium.

SOLUTION: When reproduction is selected, the host transfers a reproducing comm and to an optical disk recording/reproducing device. The device reads the data of the position specified by the host, transfers the read data to the host, and then transfers a command execution report to the host together with information concerning defects. The host, if discriminating defective area information is contained in the command execution report, transfers the data of the defective block to the recording/reproducing device together with a recording command. The device in turn records the data of the defective block at the position specified by the recording command. The position specified by the recording from the defective block at the position in the data area. In preparation for subsequent rerecording or reproduction, the device records the positional information of the defective block at a prescribed position within the data area.

(19)日本国特許庁 (JP)

四公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号 特開2000-105980

(P2000-105980A) (43)公開日 平成12年4月11日(2000.4.11)

(51) Int.Cl.' G 1 1 B	20/12	識別記号		F:	1 B 20/12			テーマコード(参考)
GIIB	7/004			•	7/004		A	
	7/24	571			7/24		571X	
	20/18	5 5 0			20/18		550F	
		5 5 2					5 5 2 A	
			客查請求	有	請求項の数19	OL	(全 9 頁)	最終頁に続く
(21)出廣番号		特顧平11-260026	(71)出劇人 590001669 エルジー領子株式会社					

(22)出頭日 平成11年9月14日(1999.9.14)

(31)優先権主張番号 1998-40144 (32)優先日 平成10年9月26日(1998.9.26)

(33)優先権主張国 韓国 (KR)

大韓民国、ソウル特別市永澄浦区汝矣島洞

(72)発明者 ゾン・イン・シン

大韓民国・ギョンギード・アンヤンーシ・ マンアンーク・アンヤンードン・830-26

(74)代理人 100064621

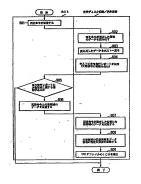
弁理士 山川 政樹

(54) [発明の名称] 光記録媒体の欠陥領域管理方法。

(57)【要約】

【課題】 データを保護し、かつ記録容量を増やすこと ができる、書換可能型光記録媒体の欠陥領域管理方法を 提供する。

【解決手段】 そのために本発明の欠陥領域管理方法 は、従来のように予めデータ領域とスペア領域とに分け ておかずに、欠陥が発生したときに適宜交替領域を決め てそこに記録するデータを移すと共に、欠陥位置情報と 交替した位置の情報を別途管理するようにした。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 データの記録/再生を制御する制御部 と、制御部の制御により光記録媒体からデータを再生す る光記録媒体記録/再生装置を利用して光記録媒体の欠 陥領域を管理する方法において、

制御部の制御により光記録媒体に記録されたデータの再 生時に欠陥領域を発見すると、その欠陥領域の情報を制 御部に戻すステップと、

制御部の制御によって欠陥領域のデータを他の領域に交

替して記録するステップと、 発見した欠陥領域の位置情報を記録するステップとを実 行しながら再生過程を行うことを特徴とする光記録媒体

の欠陥領域管理方法。 【請求項2】 交替して記録するステップは欠陥領域の データを実際のデータが記録されるデータ領域内の他の 領域に記録することを特徴とする請求項1に記載の光記

経媒体の欠陥領域管理方法。 【請求項3】 欠陥領域の位置情報を記録するステップ はデータ領域の特定位置にその欠陥領域の位置情報をブ ロック単位で記録することを特徴とする請求項2に記載 20

の光記録媒体の欠陥領域管理方法。 【請求項4】 欠陥領域の位置情報を記録するステップ はデータ領域の非割当スペアリストに欠陥領域の位置情 報をブロック単位で記録することを特徴とする請求項3 に記載の光記録媒体の欠陥領域管理方法。

【請求項5】 欠陥領域の位置情報はフォーマット時に セクタ単位で管理されることを特徴とする請求項1に記 載の光記録媒体の欠陥領域管理方法。

【請求項6】 セクタ単位の欠陥情報はリードイン領域 に記録することを特徴とする請求項5に記載の光記録媒 30 欠陥領域管理方法。 体の欠陥領域管理方法。

【請求項7】 セクタ単位の欠陥情報はデータ領域に記 録することを特徴とする請求項5に記載の光記録媒体の 欠陥領域管理方法。

【請求項8】 セクタ単位の欠陥情報はデータ領域の非 割当スペアリストに記録し、ブロック単位の欠陥情報と 区分することを特徴とする請求項5に記載の光記録媒体 の欠陥領域管理方法。

【請求項9】 欠陥領域の位置情報を基準にファイル構 成に関する情報を訂正するステップをさらに含むことを 特徴とする請求項1に記載の光記録媒体の欠陥領域管理 方法。

【請求項10】 ファイル情報訂正ステップは一つのフ ァイルに対して作成されるファイル構成(ICB)が戻 される欠陥領域の情報によって分離されて表示され、欠 陥領域がICBに記録されないことを特徴とする請求項 9に記載の光記録媒体の欠陥領域管理方法。

【請求項11】 ファイル情報がUDFファイルシステ ムで管理される場合、アンカポイントの保護のために多 数のセクタからなるスペア領域を割り当てることを特徴 50 【発明の属する技術分野】本発明は書換可能型光記録媒

とする請求項9に記載の光記録媒体の欠陥領域管理方

【請求項12】 スペア領域はデータ領域内で分散させ て割り当てることを特徴とする請求項9に記載の光記録 媒体の欠陥領域管理方法。

【請求項13】 記録するデータが発生すると制御信号 を発生して記録するデータとともに転送する制御部と、 制御部の制御信号が指示する位置に入力されるデータを 記録する光記録媒体記録/再生装置とを利用して光記録 10 媒体の欠陥領域を管理する方法において、

制御信号によりデータを記録しているときに欠陥領域を 発見すると制御信号を終了し、欠陥領域の情報を制御部 に戻すステップと;欠陥領域の情報が戻されると新たな 制御信号を発生し、記録するデータとともに光記録媒体 記録/再生装置に転送するステップと;制御部から再び 転送される制御信号によりデータを記録しながら欠陥領 域の存在を調べ、欠陥領域が存在すると、制御信号を終 了するステップに戻って前記の過程を繰り返して行い、 欠陥領域が存在しないと、データの記録を続けて行うス

テップと; 欠陥領域の位置情報をデータ領域の特定位置 に記録するステップとを実行しながら記録過程が行われ ることを特徴とする光記録媒体の欠陥領域管理方法。

【請求項14】 制御信号は欠陥ブロックの位置情報と ファイル情報とを利用して発生することを特徴とする請 求項13に記載の光記録媒体の欠陥領域管理方法。

【請求項15】 制御信号はファイル情報に登録されて いる領域だけでなく、データ領域の特定位置にリストさ れている欠陥領域にもデータが記録されないように発生 することを特徴とする請求項13に記載の光記録媒体の

【請求項16】 欠陥領域の位置情報記録ステップはデ ータ領域の非割当スペアリストに欠陥領域の位置情報を ブロック単位で記録することを特徴とする請求項13に 記載の米記録媒体の欠陥領域管理方法。

【請求項17】 欠陥領域の位置情報を基準にファイル 構成に関する情報を光記録媒体に記録するステップをさ らに含むことを特徴とする請求項13に記載の光記録媒 体の欠陥領域管理方法。

【請求項18】 ファイル情報記録ステップは、

一つのファイルに対して作成されるファイル構成(IC B) が戻される欠陥領域の情報によって分離され表示さ れ、欠陥領域がICBに記録されないことを特徴とする 請求項17に記載の光記録媒体の欠陥領域管理方法。

【請求項19】 ファイル情報がUDFファイルシステ ムで管理される場合、アンカポイントの保護のためにス ペア領域を割り当てることを特徴とする請求項17に記 載の光記録媒体の欠陥領域管理方法。

【発明の詳細な説明】

[0001]

3 休システムに関し、特に欠陥領域を管理することのでき る光記録媒体の欠陥領域管理方法に関する。

[00002]

【従来の技術】一般的に、光記録媒体は反復して記録が できるか否かによって再生専用のロム (ROM)型と、 追記型ワーム (WORM) 型および繰り返して記録可能 な書換可能型などの三つの種類に分かれる。ここで、ロ ム型光記録媒体はコンパクトディスクロム(CD-RO M)とディジタル多機能ディスクロム (Digital Versat ile Disc Read Only Memory; DVD-ROM)などがあ り、ワーム型光記録媒体は1回記録可能なコンパクトデ ィスク (CD-R) と1回記録可能なディジタル多機能 ディスク(Recordable Digital Versatile Disc; DVD -R)などがある。また、自由に繰り返して記録可能な 書級可能型ディスクとしては書換可能型コンパクトディ ス (CD-RM) と書換可能型ディジタル多機能ディス ク(Rewritable Digital Versatile Disc; DVD-RA M. DVD-RW)などがある。

【0003】書換可能型光記録媒体の場合、情報の記録 /再牛作堂が繰り返して行われる。そのため、光記録媒 20 体に情報記録のために形成された記録層を構成している 混合物の混合比率が初期の混合比率と異なるようにな り、特性が悪くなり、情報の記録/再生時にエラーが発

【0004】このような現象を劣化というが、この劣化 した領域は、光記録媒体のフォーマット、記録、再生命 令の実行時に欠陥領域として現れる。また、書換可能型 ※記録媒体の欠陥領域は、劣化現象以外にも表面のキ ズ、塵などの微塵、製作時のエラーなどによって発生す

ることもある。いずれにせよ発生した欠陥領域にデータ 30 を記録/再生するのを防止する必要があり、そのため欠 陥領域の管理が必要となった。

【0005】そのために一般的なディスクは、図1に示 すように、リードイン領域とリードアウト領域とに欠陥 管理領域(以下DMAという)を備え、光ディスクの欠 路領域を管理している。また、データ領域はゾーン別に 分けて管理するが、各ゾーンはデータが記録されるユー ザー領域と、ユーザー領域に欠陥が発生したときに利用 するためのスペア領域とに分かれている。

【0006】通常、一つのディスク (例えば、DVD- 40 RAM) には四つのDMAが存在するが、二つのDMA はリードイン領域に、残りの二つのDMAはリードアウ ト領域に存在する。欠陥領域の管理は重要なので、デー タ保護のために四つのDMAには同一内容が繰り返して 記録されている。ここで、各DMAは二つのブロックか らなり、全体で32セクタからなる。すなわち、一つの ブロックは16セクタからなる。DMAは初期欠陥デー 夕記憶部を意味するPDLと二次欠陥データ記憶部を意 味するSDLとを含む。

た欠略やディスクをフォーマットするとき、すなわち、 初期フォーマット時と再フォーマット時に確認される全 ての欠陥セクタのエントリを記憶する。また、SDLは ブロック単位でリストされるが、フォーマット後に発生 する欠陥領域やフォーマットの間にPDLに記憶できな かった欠陥領域のエントリを記憶する。

【0008】データ領域内の欠陥領域(すなわち、欠陥 セクタまたは欠陥ブロック)は正常的な領域に交替され るが、交替方法としては普通スリップ交替とリニア交替 がある。スリップ交替方法は欠陥領域がPDLに登録さ れている場合に適用される方法で、図2aに示すよう に、データが記録されるユーザー領域に、PDLにリス トされた欠陥セクタが存在すると、その欠陥セクタを飛 ばし代わりにその欠陥セクタの次に来る正常セクタにデ ータを記録する。また、リニア交替方法は欠陥領域がS DLに登録されている場合に適用される方法で、図2b に示すように、ユーザー領域やスペア領域に、SDLに リストされた欠陥プロックが存在すると、スペア領域に 割り当てられたブロック単位の交替領域に交替されデー タを記録する。

【0009】図3は一般的な光ディスク記録/再生装置 のうち記録関連部分の一例を示すプロック図である。光 ディスクにデータを記録し再生するための光ピックアッ プ、光ピックアップを制御して光ピックアップの対物レ ンズと光ディスクとの距離を一定に維持させ、一定のト ラックを追従するサーボ部、入力されるデータを処理し て光ピックアップに転送するデータ処理部、外部ホスト とデータをやり取りするためのインターフェース、これ を制御するマイクロコンピュータなどで構成されてい

る。光ディスク記録/再生装置のインターフェースには ホストが連結されて相互間に命令語とデータが伝達され るように構成される。ここで、ホストは一種のPC (Pe rsonal Computer)であって、光ディスク記録装置がPC の支援を受ける場合である。

【0010】このように構成される図3で記録するデー タが発生されると、ホストは記録命令を光ディスク記録 /再生装置に送る。その記録命令には記録位置を指定す るLBA (Logical Block Address)とデータの大きさを 知らせる転送長さとを含む。次いで、ホストは記録する データを光ディスク記録/再生装置に送る。光ディスク 記録/再生装置は、ホストから光ディスクに記録するデ ータが転送されると、これを指定されたLBAから記録 1.始める。このとき、光ディスク記録/再生装置は光デ ィスクの欠陥を表示する情報であるPDLとSDLを利 用して欠陥のある領域にはデータを記録しない。

【0011】すなわち、PDLに記録された物理的セク タは飛ばしながら記録し、SDLに記録された物理的ブ ロック (blkA、blkB) は図4のように、スペア 領域に割り当てられた交替ブロック(sblkE、sb 【0007】一般的にPDLはディスク製作過程で生じ 50 1kF) に交替しながら記録する。そして、欠陥ブロッ

ク (blkC)のデータを一日交替ブロック (blk G) に交替して記録したが、後でその交替ブロック(b 1kG)でも再び欠陥が発生すると、新たな交替ブロッ ク (b 1 k H) が割り当てられ欠陥ブロック (b 1 k C)のデータはスペア領域の新たな交替ブロック(b1 kH) に交替して記録する。

【0012】また、記録や再生時にSDLに登録されて ない欠陥ブロックやエラーの可能性の高いブロックがあ れば、データの保護のためにそのブロックを欠陥ブロッ クと見なし、スペア領域の交替ブロックを探して欠陥ブ 10 ロックのデータを再記録した後、その欠陥ブロックの位 置情報をSDLエントリに登録する。このように、欠陥 が発生したブロックだけでなく、エラーの可能性の高い ブロック、例えばエラーの訂正の可能なブロックに対し ても交替してデータを保護する。

【0013】しかし、DVD-RAMは、データ保護の ためにディスク製造過程で割り当てられたスペア領域に よって、当然その分記録容量が減る。また、スペア領域 はディスクの欠陥状態に関係なく予め定められており、 スペア領域を全て利用することもあるが、一般的には全 20 部は使わないので、ディスク管理面でも非効率的であ る。そして、スペア領域からさらに欠陥セクタが多数発 生すると、交替できなくなり、これによって欠陥領域の 管理もできなくなる。この場合にシステムはディスクを 不良と判断するのでそれ以上そのディスクを使用するこ とができない。また、書換可能型光記録媒体の一つであ るCD-RWは致命的な欠陥が発生したときにのみ欠陥 セクタの管理を行い、エラー訂正の可能なブロックに対 しては管理をしないので、データの保護が十分とはいえ ない。

[0014]

【発明が解決しようとする課題】本発明は前記のような 問題点を解決するためになされたもので、その目的はデ **一夕を保護し、かつ記録容量を増やすことができる光記** 録媒体の欠陥領域管理方法を提供することにある。本発 明の他の目的はデータの記録/再生中に発見される欠陥 領域の位置情報をファイル情報と別に記憶して管理する 米記録媒体の欠陥領域管理方法を提供することにある。 [0015]

【課題を解決するための手段】上記目的を達成する本発 40 明の光記録媒体の欠陥領域管理方法は、光記録媒体上に スペア領域を割り当てずに、欠陥領域に対してはファイ ルシステムで管理するようにすることを特徴とするもの である。より具体的には、欠陥領域を発見すると欠陥情 報をホストに戻すステップと、ホストの制御により欠陥 領域のデータを他の領域に交替して記録するステップ と、欠陥領域の位置情報を記録するステップと、欠陥領 域の位置情報を基準にファイル構成に関する情報を訂正 するステップとを含んでいる。

6 のデータをデータ領域内の他の領域に記録することを特 徴とする。

【0017】欠陥領域の位置情報記録ステップはデータ 領域の特定位置に欠陥領域の位置情報をブロック単位で 記録することを特徴とする.

【0018】欠陥領域の位置情報記録ステップはデータ 領域の非割当スペアリストに欠陥領域の位置情報をブロ ック単位で記録することを特徴とする。

【0019】ファイル情報を訂正するステップは、一つ のファイルに対して作成されるファイル構成(ICB) が戻される欠陥領域の情報によって分離されて表示さ れ、その欠陥領域がICBに記録されないことを特徴と する.

【0020】ファイル情報がUDFファイルシステムで 管理される場合、アンカポイントの保護のために多数の セクタからなるスペア領域を割り当てることを特徴とす

【0021】欠陥領域の位置情報はフォーマッティング 時にセクタ単位で管理されることを特徴とする。

【0022】本発明の光記録媒体の欠陥領域管理方法 は、データを記録するときに欠陥領域を発見すると制御 信号を終了し、その欠陥に関する情報をホストに戻すス テップと、欠陥に関する情報が戻された後、ホストから 再び出力される制御信号によりデータを記録するステッ プと、欠陥領域の位置情報をデータ領域の特定位置に記 録するステップと、欠陥領域の位置情報を基準にファイ ル構成に関する情報を光記録媒体に記録するステップと を含んでいる。

【0023】制御信号は、欠陥プロックの位置情報とフ 30 ァイル情報とを利用して、ファイル情報に登録されてい る領域だけでなく、データ領域の特定位置にリストされ ている欠陥領域にもデータが記録されないように発生す ることを特徴とする。

【0024】ファイル情報記録ステップは、一つのファ イルに対して作成されるファイル構成 (ICB) が戻さ れる欠陥領域の情報によって分離されて表示され、欠陥 領域がそのICBに記録されないことを特徴とする。

[0025]

【発明の実施の形態】以下、本発明の好ましい実施形態 を添付の図面に基づいて詳細に説明する。 図5は本発明 による書換可能型光記録媒体の構造を示す図であって、 データ領域にはスペア領域が割り当てられておらず、デ ータを記録できる領域だけが存在する。このデータ領域 はゾーン別に分けても管理できる。また、スペア領域が ないのでリードイン領域とリードアウト領域のDMAに SDLは必要なくなる。

【0026】本発明はスペア領域によって記録容量が最 初から減ることを防止するため、光ディスク上でスペア 領域を取り除いた後、欠陥が発生したときにのみデータ 【0016】データを交替して記録ステップは欠陥領域 50 領域内で交替を行い、欠陥領域はファイルシステムで管

理するようにした。 【0027】図6は本発明による再生過程で光記録媒体 の欠陥領域管理方法を行うための流れ図である。すなわ ち、使用者が再生を選択すると制御装置としてのホスト はファイルシステムのファイル情報を見て、再生命令を 生成し、その命令を光ディスク記録/再生装置に転送す る (ステップ601)。再生命令はスタート位置を指定 するLBAとデータの大きさを知らせる転送長さとを含 む。もし、ファイル1を再生するとき、ファイル1のフ ァイルシステムが図8aのようであれば、ホストはA位 10 置からNセクタの間のデータを読むように再生命令を出 す。すると、光ディスク記録/再生装置はホストが指定 する位置、すなわちAからNセクタの間のデータを読み 込む (ステップ602)。その後、Nセクタの間読み込 んだデータをホストに転送した後(ステップ603)、 次いで命令実行リポートをホストに転送する(ステップ 604)。このとき、ホストがデータの再生命令を発行 した間に、すなわち、AからBの間の領域内で欠陥プロ ックが発見されると、光ディスク記録/再生装置は命令 実行リポートにその欠陥に関する情報も一緒に送付す る。欠陥ブロックはまだ登録なれていない欠陥ブロック であって、致命的な欠陥ブロックだけでなく、欠陥が発 生したがエラーの訂正の可能な欠陥ブロックを含む。 【0028】一方、ホストは命令実行リポートに欠陥領 域の情報が含まれれているかどうかを判別する(ステッ プ605)。命令実行リポートが異常がないこと、すな わち正常であることを知らせる情報であれば、Nセクタ の間に欠陥ブロックがなかったことを意味する。反対 に、命令実行リポートが正常であることを知らせなけれ げ命令家行リポートには欠陥領域の情報が含まれている ことを意味する。したがって、ステップ605で命令実 行リポートに欠陥領域の情報が含まれていると判別され ると、ホストは記録命令とともに前記欠陥ブロックのデ ータを光ディスク記録/再生装置に転送し(ステップ6 06)、光ディスク記録/再生装置は記録命令が指定す る位置に欠陥プロックのデータを記録する(ステップ6 07) 記録命令が指定する位置はデータ領域の任意の 位置である。これは本発明ではスペア領域を利用しない からである。例えば、図7に示すように、Nセクタ内の E位置からしセクタの間に欠陥が発生すると、Lセクタ 40 の含まれるブロックで再生されたデータは、ホストの制 御によりC位置からしセクタの間に記録される。ここ で、記録/再生中に発見される欠陥はECCブロック単 位で処理されるので、LセクタのLは16の倍数とな

【0029】以後の再記録または再生時にその欠陥プロックにデータを記録したり、その欠陥プロックのデータを読まないようにするために、欠陥プロックの位置情報をデータ領域内の特定位置に記録する(ステップ608)。

【0030】もし、ファイル管理がUDF(Inhiversal Disc Foreat)ファイルシステンで行うの名で欠陥プロックの位置情報はデータ領域内の時割当スペアリスト(Romal Inctable space II stylに記録できるこのとき、無限の運動光デスクは欠陥が発見されるとそのプロックを全てエラーと見なすので、非常過去ペアリストに記録される欠策のレックの位置情報はプロック単位である。すなわち、欠陥プロックの位置情報はアロック単位である。すなわち、欠陥プロックの位置情報はアロック単位である。すなわち、欠陥プロックの位置情報は不の欠陥プロックの音響等ではどく、この場合に光ディスク理論/用生装型はセク

10 ればよく、この場合に光ディスク記録/再生装置はセクタ番号が指定するセクタを含む以後の15個のセクタを 欠陥として見なす。 【0031】もし、非割当スペアリストがあるブロック

【0031】もし、非割当スペアリストがあるブロック で欠陥が発生すると、前記のような過程により非割当ス ペアリストはデータ領域内の他のブロックに交替されて 記録される。このときても、欠陥ブロックの位置情報が 再び非割当スペアリストに付加される。

[0032] このように、非例当スペアリストはデータ 領域内でその位置が変わる。このような非断当スペアリ 入トの位置はアンカポイント (anchor point) を利用し て探すことができる。アンカポイントは論理的セクタ番号 (LSN) であって、256番地とデータ領域の一番 最後のセクタに重複されて記録されている。この部分に は次脳が発生しても他の領域に交替できない。

【0033】ところが、UDFファイルシステムではア ンカポイントにより全てのファイルとディレクトリが管 埋されている。したがって、アンカポイントに欠陥が発 生すると、そのディスクはそれ以上使えない、本発明で はアンカポイントを保護するためにデータ領域に多少の

0 スペア領域(例えば、10セクタ内外)を割り当て、そのスペア領域にアンカポイントを重複して記録することができるが、スペア領域はバーストエラーなどに備えて、様々な箇所(例えば、ゾーン別)に分散させて割り当てることもできる。

【0034】また、前記のように欠陥プロックのデータ をデータ領域内の他のプロックに交替して記録するとフ マルの情報も変わるので、ファイルシステムも訂正す る (ステップ609)。

【0035】もし、ファイル管理がUDFファイルシス の テムで有かれ、図7のように交替が行われたら、ファイ ルスタート位置やファイルの大きさなどを表示する IC B (Information Control Biock)は図8 bのように訂正 される。すなわち、再生命令を行うときのファイル1 は、図8 aのように、AからNセクタの間に記念されて いるとなっているが、欠節フェックによってファイル1 は、図8 bのように、AからN1セクタの間、こから上 セクタの間、FからN2セクタの間に記録されているこ とが分かる。したがって、次の再生時にはファイル1に 対しては再生命令がご即行われる。すなわち、AからN 51 1と々タの間能読み、再びたからしモクタの間に読み、 再びFからN2セクタの間を読むように命令が実行され る。一方、記録するデータが発生すると、ホストは前記 非割当スペアリストにある欠陥ブロックの位置情報と『 CBを見て記録命令を発行する。

【0036】図9は記録過程で光記録媒体の欠陥領域管 理方法を行うための本発明実施形態の流れ図である。す なわち、記録するデータが発生すると、ホストは記録命 令とともに記録するデータを光ディスク記録/再生装置 に転送する (ステップ901)。このとき、ホストは I CBと非割当スペアリストにある欠陥領域の位置情報を 10 れた場合である。このように、ICBでファイルの大き 利用して「CBに登録されている領域のみならず、非割 当スペアリストに登録されている欠陥ブロックにもデー タが記録されないように記録命令を下す。光ディスク記 録/再生装置は記録命令が指定する位置から入力データ を記録したがら (ステップ902)、欠陥領域があるか どうかをチェックする (ステップ903)。ここで、記 録命令は、既に非割当スペアリストに登録されている欠 陥領域にはデータが記録されないように発生されるの で、ここでの欠陥領域とは新たに発見される欠陥領域で あって、致命的な欠陥プロックだけでなく、欠陥が発生 20 してもエラーの訂正の可能な欠陥プロックをも含む。 【0037】ステップ903で欠陥領域が発見されない と、完了されるまで続けてデータを記録し、欠陥領域が 発見されたと判別されると、記録命令を強制に終了した 後、欠陥領域の情報をホストに戻す(ステップ90

4). 【0038】ホストは欠陥領域の情報が送られてくる と、新たな記録命令とデータを再び光ディスク記録/再 生装置に転送する (ステップ905)。この記録命令は 新たに生じた欠陥領域にデータが記録されないように発 30 牛する。たとえば、最初の記録命令がAからNセクタの 間のデータを記録することであったが、データ書込み中 にE位置で欠陥が発見されると、その位置で記録命令が 強制に終了され、欠陥ブロックの情報がホストに戻さ れ、ホストは新たに記録命令を下す。このとき、F位置 からデータを記録するように命令を行う。

【0039】したがって、光ディスク記録/再生装置は 記録命令が指定するF位置からホストが転送する新たな データを記録する (ステップ906)。 このときにも光 ディスク記録/再生装置は記録命令が指定する位置に入 40 カデータを記録しながら、欠陥領域があるかをチェック する (ステップ907)。

【0040】もし、新たな欠陥領域が再度発見される と、ステップ904に戻って前記の過程を繰り返し、そ うでなければ記録が完了されるまでに記録命令が指定す る位置に続けてデータを記録する(ステップ908)。 【0041】ステップ908で記録が完了されたと判別 されると、ホストの制御によって光ディスク記録/再生 装置は欠陥領域の位置情報をデータ領域の特定位置に記 録する(ステップ909)。ここで、欠陥領域の位置情 50 【図1】 一般的な光ディスクの構造を示す図である。

報は、データ記録命令が終了するたびに記録すること も、データの記録が完了した後一度に記録することもで きる。ファイルシステムがUDFで構成されると欠陥領 域の位置情報は非割当スペアリストに記録される。 【0042】そして、記録命令によってデータが図7の ように記録されると、ファイル情報は図85のように I CBに作成される (ステップ910)。 図8 bはF位置 からN2セクタの間のデータを記録する命令が、C位置 からレセクタの間のデータを記録する命令より先に行わ さを示すセクタの数が欠陥ブロックによって分離され記 録される。また、欠陥領域の位置情報はファイル情報と 別途に管理されるので、図8bのようなファイル情報を 無くしても欠陥領域の位置情報は残っており、データの

むような間違いを発生しない。 【0043】一方、前記非割当スペアリストの欠陥プロ ックの位置情報はフォーマッティング方法によりセクタ 単位で再び配憶されることができる。もし、 DMAにP DLがあれば、非割当スペアリストの欠陥プロックのう ち実際欠陥が発生したセクタのみPDLに移され、その ブロックの位置情報は非割当スペアリストから削除され

記録または再生時に欠陥ブロックにデータを書いたり読

【0044】もし、DMAがない場合には、非割当スペ アリストに実際に欠陥が発生した欠陥セクタの情報のみ を記録し、その欠陥ブロックの位置情報を削除できる。 この際には、欠陥ブロックの位置情報と欠陥セクタの位 置情報とが互いに区別されるように記録される。これの ためには、1ビットを利用して表示することもできる。

[0045] 【発明の効果】上述した本発明の光記銭媒体の欠陥領域 管理方法は次のような効果がある。書換可能型光記録媒 体でスペア領域を取り除いたので、光記録媒体に欠陥が

テムで管理するので、スペア領域によって記録容量を最 初から減らすということをしていないので、ディスクの 使用効率を高くすることができる。すなわち、リニア交 替のような効果によってデータを保護しながら、記録容 量を増やすことができる。次に、使用可能な交替ブロッ クの大きさに対する制限がないので、欠陥セクタの数に 関係なくデータを記録でき、ディスクの使用期間を増や すことができる。さらに、欠陥ブロックの位置情報はフ ァイルシステムのファイル情報と別に管理されるので、 ファイル情報を無くしても欠陥領域の位置情報は残り、 データの記録または再生時に前記欠陥ブロックにデータ

発生しないと初期状態の記録容量全体を維持することが

できる。欠陥が発生しときにのみデータ領域内で他のブ ロックに交替を行った後、その欠陥領域をファイルシス

を書いたり読むような間違いが発生しない。 【図面の簡単な説明】

(:7') 000-105980 (P2000-105980A)

11 【図2】 一般的なスリップ交替方法を示す図(a) と、一般的なリニア交替方法を示す図(b)である。

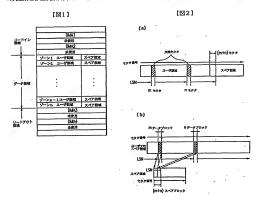
【図3】 一般的な光ディスク記録/再生装置の構成プロック図である。

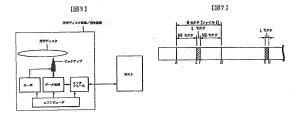
【図4】 一般的な光ディスクでSDL使用時リニア交替方法でデータを記録する状態を示す図である。 【図5】 本発明実施形態による光ディスクの構造を示す図である。

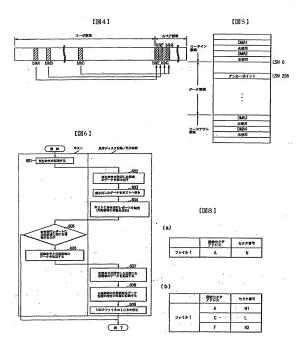
【図6】 本発明実施形態による再生過程で光記録媒体 の欠陥領域管理方法を行うための流れ図である。 【図7】 本発明実施形態による光ディスクで欠陥領域 のデータを他の領域に交替して記録する状態を示す図で ある。

【図8】 本発明実施形態による光ディスクで欠陥が発生しなかった場合のファイル1に対するUDFファイル システムを概念的に示す図(a)と、光ディスクで欠陥 が発生した場合のファイルに対するUDFファイルシス テムを概念的に示す図(b)である。

【図9】 本発明実施形態による記録過程で光記録媒体 10 の欠陥領域管理方法を行うための流れ図である。







【図9】

